

**PRIORITY
DOCUMENT**SUBMITTED OR TRANSMITTED IN
COMPLIANCE WITH RULE 17.1(a) OR (b)
 63121
 Pte interne
 PCT/EP04/051311
 PCT/EP200 4/051311

18 AUG 2004

BREVET D'INVENTION**CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION**

REC'D 07 SEP 2004

WIPO

PCT

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

BEST AVAILABLE COPY

Fait à Paris, le 02 AOUT 2004

 Pour le Directeur général de l'Institut
 national de la propriété industrielle
 Le Chef du Département des brevets

A handwritten signature in black ink, appearing to read 'M. Planche', is written over a horizontal line.

Martine PLANCHE

 INSTITUT
 NATIONAL DE
 LA PROPRIÉTÉ
 INDUSTRIELLE

 SIEGE
 26 bis, rue de Saint-Petersbourg
 75800 PARIS cedex 08
 Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04
 Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23
 www.inpi.fr



26 bis, rue de Saint Pétersbourg
75800 Paris Cedex 08
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété intellectuelle - Livre VI



N° 11354*01

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2

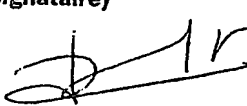
Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 540 W / 260899

REMISE DES PIÈCES DATE 1 AOUT 2003 LIEU 75 INPI PARIS N° D'ENREGISTREMENT 0309553 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE PAR L'INPI 01 AOUT 2003		1 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE Isabelle DUDOUT THALES INTELLECTUAL PROPERTY 31-33, avenue Aristide Briand 94117 ARCUEIL Cedex	
Vos références pour ce dossier (facultatif) 63121			
Confirmation d'un dépôt par télécopie <input type="checkbox"/> N° attribué par l'INPI à la télécopie			
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des 4 cases suivantes	
Demande de brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
Demande de brevet initiale		N°	Date
ou demande de certificat d'utilité initiale		N°	Date
Transformation d'une demande de brevet européen		<input type="checkbox"/>	Date
Demande de brevet initiale		N°	Date
3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) PROCEDE DE TRANSMISSION D'INFORMATIONS SUPPLEMENTAIRES PAR COMPRESSION D'EN-TETE			
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation FRANCE Date 104 / 07 / 2003 N° 03 08235 Pays ou organisation Date N° Pays ou organisation Date N° <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
5 DEMANDEUR		<input type="checkbox"/> S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
Nom ou dénomination sociale		THALES	
Prénoms			
Forme juridique		Société Anonyme	
N° SIREN		5 5 2 0 5 9 0 2 4	
Code APE-NAF			
Adresse	Rue	173, boulevard Haussmann	
	Code postal et ville	75008	PARIS
Pays		FRANCE	
Nationalité		Française	
N° de téléphone (facultatif)			
N° de télécopie (facultatif)			
Adresse électronique (facultatif)			

**BREVET D'INVENTION
CERTIFICAT D'UTILITÉ**

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 2/2

REMISE DES PIÈCES DATE 1 AOUT 2003 LIEU 75 INPI PARIS N° D'ENREGISTREMENT 0309553 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI		Réservé à l'INPI	
Vos références pour ce dossier : (facultatif)		63121	
6 MANDATAIRE			
Nom		DUDOUT	
Prénom		Isabelle	
Cabinet ou Société		THALES	
N° de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel		8325	
Adresse	Rue	31-33 avenue Aristide Briand	
	Code postal et ville	94117	ARCUEIL Cedex
N° de téléphone (facultatif)		01 41 48 45 17	
N° de télécopie (facultatif)		01 41 48 45 01	
Adresse électronique (facultatif)			
7 INVENTEUR (S)			
Les inventeurs sont les demandeurs		<input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur(s) séparée	
8 RAPPORT DE RECHERCHE		Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)	
Établissement immédiat ou établissement différé		<input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/>	
Paiement échelonné de la redevance		Paiement en trois versements, uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non	
9 RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES		Uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Requête pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition) <input type="checkbox"/> Requête antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence):	
Si vous avez utilisé l'imprimé «Suite», indiquez le nombre de pages jointes			
10 SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)		VISA DE LA PRÉFECTURE OU DE L'INPI	
Isabelle DUDOUT 		L. MARIELLO	
- 1 AOUT 2003			

L'invention concerne un dispositif et un procédé permettant de
5 transmettre des informations entre deux couches d'une pile réseau.

Elle s'applique dans le domaine des transmissions avec pertes
dues au medium de transmission (ex : transmissions sans fil). Elle s'applique
dans tout système de transmission de données comportant un mécanisme
de compression et/ou de décompression d'en-tête.

10

La transmission de texte, d'images et de vidéo par l'intermédiaire
de canaux de largeur de bande limitée peut être affectée de manière
importante par des erreurs dues au canal. De tels systèmes utilisent
traditionnellement des codeurs de source pour réduire la redondance des
15 symboles sources et réduire ainsi la quantité d'information à transmettre,
puis des codeurs correcteur d'erreur (ou de canal) pour augmenter la
robustesse de l'information transmise sur le canal. Ceci est classiquement
réalisé grâce aux standards de compression des codes de longueur variable
(VLC : codes d'Huffman, codes arithmétiques,...) et au codage de canal, à la
20 modulation (ensemble désigné dans la suite sous le terme générique de
« codeur/décodeur de canal ») pour augmenter la robustesse de la
transmission sur le canal. Une optimisation plus intégrée peut être obtenue
en développant une stratégie de codage/décodage conjoint source-canal. Le
point clef consiste alors à utiliser de manière appropriée la redondance de la
25 source résiduelle pour la partie décodage. Cette redondance peut être
considérée comme une forme de protection de canal implicite par le
décodeur et être exploitée de façon à offrir une capacité de correction
d'erreur.

Dans les systèmes simples où le codeur de source 1 et le codeur
30 de canal 2 (respectivement le décodeur de source 3 et le décodeur de canal
4) sont directement interfacés, les techniques de codage conjoint source-

canal peuvent être implémentées facilement en échangeant l'information entre les différents blocs, comme le montre la figure 1. La référence 5 désigne le canal de transmission.

5 Du côté émetteur, les données d'information sur la sensibilité de la source aux erreurs canal (Source Significance Information ou SSI), peuvent être transmises du codeur de source au codeur de canal afin de permettre l'application des techniques telles que la protection inégale aux erreurs (Unequal Error Protection ou UEP). De façon à adapter les taux de codage de source et de codage de canal aux conditions du canal de propagation, il 10 est aussi utile de fournir l'information relative à l'état du canal (Channel State Information ou CSI) au codeur de source et au codeur de canal. Dans le domaine des communications numériques, les méthodes traditionnelles de décodage appliquées à de tels schémas concaténés, qui permettent des gains de codage élevés avec une complexité raisonnable et une robustesse 15 aux erreurs de transmission, peuvent être à décisions « dures » (hard) ou à décisions « souples » (soft) ou « pondérées » selon que le signal est binaire ou analogique.

Les méthodes de décodage à décisions souples permettent d'améliorer asymptotiquement la performance, en terme d'erreur, de 20 plusieurs décibels sur la plupart des canaux. L'information souple apparaît donc comme nécessaire dans le domaine des communications modernes. Afin de permettre le décodage souple, le décodeur interne doit fournir une sortie souple au décodeur externe et vice-versa dans le cas d'un décodage itératif. En conséquence, du côté récepteur, les sorties souples du canal et 25 l'information CSI relative à la fois à l'amplitude de l'évanouissement et au bruit, peuvent être fournies par le canal au décodeur de canal qui réalisera le décodage de canal à entrée et sortie souples (Soft Input Soft Output ou SISO).

30 Par ailleurs, la sortie souple du décodeur de canal ou l'information de fiabilité du décodeur (Decoder Reliability Information ou DRI) seront transmises au décodeur de source qui réalisera le décodage de source à

entrées souple et fournira une sortie souple pour les informations de source, c'est—à-dire l'information a posteriori de la source (Source A posteriori information ou SAI) peut être retransmise au décodeur de canal pour effectuer le décodage de canal contrôlé par la source et éventuellement le

5 décodage itératif source-canal.

Toutefois, les codeurs/décodeurs de source et de canal sont souvent des dispositifs appartenant à un réseau qui ne peuvent pas échanger d'information à cause des couches protocolaires 6 qui les séparent, comme il est illustré à la figure 2.

10 Les diverses informations à échanger entre les décodeurs doivent passer à travers différents niveaux de protocoles réseau. Toutefois, pour rester compatibles avec les recommandations et les implémentations [1], de telles transmissions ne doivent pas interférer avec l'utilisation régulière du réseau. Ceci implique que l'information supplémentaire soit transmise de

15 façon transparente pour la pile protocolaire.

Modèle de la couche OSI

En pratique, le transfert des informations DRI et SAI entre le codeur de source et le codeur de canal consistera à transmettre des valeurs quantifiées à travers la pile protocolaire. Le problème de la transparence

20 devient celui de la transmission de plusieurs entrées binaires (typiquement la quantification peut être faite sur 4 ou 5 bits) au lieu d'une entrée binaire unique pour chaque bit d'information considéré. Toutefois, comme la transmission ne se fait pas directement mais à travers un réseau, les bits d'information qui intéressent l'application constitue seulement une partie

25 formant la partie utile de la séquence effectivement émise. Comme il est illustré à la figure 3, cette séquence émise est composée des données utiles encadrées par des en-têtes et éventuellement des terminaisons de paquet (par exemple des champs de contrôle tels que les codes cycliques de

rendondance CRC).

30 De façon plus explicite, la transmission de données dans le sens descendant (du niveau applicatif au niveau accès réseau) à travers la pile



protocolaire consistera à chaque transition de couches dans l'exécution des étapes suivantes [1] :

- Obtenir la séquence de données S_{L+1} de la couche supérieure,
- Générer l'en-tête ad hoc et éventuellement des champs de contrôle,
- 5 • Construire la nouvelle séquence de données S_L en concaténant l'en-tête, la séquence S_{L+1} et le champ de contrôle. Cette étape est éventuellement réalisée en découpant la séquence de données en plusieurs blocs, ceci en tenant compte des limitations éventuelles de taille imposées par le protocole. Dans ce dernier cas, les paquets résultants peuvent avoir un
- 10 nombre d'en-tête inférieur mais gardent une constitution similaire. Leur évolution est donc semblable à celle des paquets non divisés.

De l'autre côté du canal, la transmission montante à travers la pile protocolaire consistera à chaque transition de couches à :

- Obtenir la séquence de données S'_{L-1} de la couche inférieure, décapsuler
- 15 l'en-tête ad hoc (et éventuellement la terminaison de paquet) pour créer la séquence S'_L . Cette étape est éventuellement réalisée en même temps que les requêtes de retransmission dans le cas où la décapsulation montre que le flux de données était corrompu,
- Envoyer la séquence de données S'_L à la couche supérieure si le champ
- 20 de contrôle est correct.

Solutions pour échanger l'information à travers les couches de la pile protocolaire

Pour échanger de l'information entre les couches sans modifier la pile protocolaire, une première idée serait de contourner la pile et d'utiliser un

25 lien parallèle, en particulier lorsque l'on travaille sur la même machine. Certains liens existent en pratique sur un ordinateur entre les couches de bas niveau (noyau) et le niveau utilisateur sans passer à travers la pile protocolaire. Par exemple, il est possible d'utiliser des drivers dédiés avec des liens *iotcl* [3] ou des moyens spécifiques, par exemple des moyens de

30 sélection par la méthode BPF (Berkeley Packet Filter [4]) qui permettent à la

couche applicative de capturer et de filtrer les données au niveau des liaisons de données.

Toutefois, de telles solutions sont applicables uniquement localement (sur une même machine) et correspondent à un cas où les données ne doivent pas traverser la pile protocolaire. Elles ne s'appliquent donc pas dans le cas où le niveau accès au réseau et le niveau application ne peuvent pas être connectés de cette façon.

Une autre solution proposée permet l'échange d'information telle que la fiabilité ou information souple à travers un réseau entre le décodeur de source et le décodeur de canal, en évitant toute interférence avec l'utilisation standard du réseau et en conséquence, en évitant de redéfinir des protocoles existants. Présentée dans la référence [5], cette solution de « transparence pour le réseau » repose sur la présence de couches adaptatives qui permettent de prendre en compte les mécanismes existants de qualité de service QoS, et sur la validation du concept dans un environnement Berkeley Software Distribution Linux. Une telle solution a l'avantage de pouvoir s'adapter à toute pile protocolaire et à tout réseau. Elle impose toutefois de posséder une connaissance parfaite de la pile protocolaire au niveau de l'accès réseau et de l'application. Elle est de plus assez complexe car elle oblige à décapsuler une fois de plus au niveau de la couche physique pour modifier la donnée transmise.

Ces solutions présentent comme inconvénient majeur de nécessiter un mécanisme capable de construire ou de modifier le contenu des paquets IP valables au niveau physique et au niveau accès réseau.

25 Compression d'en-tête

Les liaisons ou communications sans fils sont caractérisées par une largeur de bande limitée qui, en pratique, limite le débit d'informations émises ou reçues par un utilisateur. Une telle liaison est vue traditionnellement comme un goulot d'étranglement (particulièrement pour des taux d'erreur binaire BER et de trame FER entre 10^{-2} et 10^{-5}) pour la transmission de données car elles conduisent souvent à des retransmissions

multiples des données, qui aggravent le problème de l'étroitesse de la bande limitée.

En conséquence, la transmission directe des paquets IP sur des liens physiques sans fil conduit à un gaspillage important du débit d'information binaire utile, car en fait les en-têtes des couches RTP, UDP et IP ajoutent 5 une charge non négligeable aux données utiles. Cette charge peut être aisément réduite car ces en-têtes sont souvent redondantes, soit à l'intérieur de l'en-tête elle-même ou avec les en-têtes précédents ou suivants le paquet. Dans un contexte de données temps-réel, où les paquets doivent 10 être transmis rapidement, les charges résultant de l'en-tête peuvent atteindre jusqu'à plusieurs fois la taille des données utiles (jusqu'à un facteur d'environ 3). Par ailleurs les mécanismes de correction d'erreurs (Forward Error Correction ou FEC) appliqués à la couche de liaison de données MAC sont généralement choisis pour garantir un faible taux d'erreurs, ceci pour assurer 15 que les paquets IP ne seront pas rejetés lorsque leur CRC est vérifié dans la couche 3 (IP). Ceci conduit à une protection globale du paquet IP au niveau le plus élevé, lorsqu'en fait seul l'en-tête est particulièrement sensible aux erreurs. Pourtant, les données multimédia transmises peuvent souvent tolérer un taux d'erreur plus élevé grâce aux divers mécanismes de 20 correction appliqués aux codeurs de source (robustesse du décodage, techniques de masquage,...).

Pour répondre au double objectif de la réduction d'en-tête et de l'augmentation de la robustesse de l'en-tête pour les liaisons sans fil, un nouveau protocole proposé par l'IETF a été introduit dans les versions 5 et 6 25 de l'UMTS par le groupe de travail 3GPP. Ce schéma, désigné sous l'expression « Compression d'en-tête robuste » (Robust Header Compression ou ROHC) a été standardisé par l'IETF sous la référence RFC 3095 [6]. Le principe du mécanisme ROHC est présenté à la figure 4. La standardisation de la compression d'en-tête RTP/UDP/IP pour les liaisons 30 UMTS est en cours d'étude par l'IETF [7].

La figure 5 permet de mieux illustrer le mécanisme de ROHC. Les champs d'en-tête variables IP, UDP, RTP au niveau de la pile protocolaire peuvent être classifiés comme suit :

5 **INFERRED** (décrites) : données qui peuvent être directement dérivées des autres champs d'en-tête. Elles ne sont pas transmises,

STATIC : champs statiques pour l'ensemble de transmission de données. Ils sont transmis une seule fois.

STATIC-DEF : champs définissant le flux de données. Ils sont gérés comme la classification **STATIC**.

10 **STATIC-KNOWN** : champs avec des valeurs connues. Ils ne sont pas transmis.

CHANGING : champs dont les valeurs changent régulièrement, soit de manière aléatoire, soit périodiquement. Ils sont transmis en totalité.

15 Il est ainsi facile de comprendre que le taux de compression obtenu est assez important et permet d'économiser une « grande » largeur de bande de transmission. Cette largeur de bande disponible peut être utilisée pour mieux protéger les en-têtes extrêmement fragiles, l'ensemble des données ou encore transmettre plus d'information.

20 L'invention propose notamment une solution permettant l'échange d'informations (CSI, SSI, DRI, SAI,) entre le décodeur de source et le décodeur de canal en présence de couches réseaux intermédiaires sans modification de ces couches. Il est alors possible d'utiliser les informations échangées pour améliorer la performance de décodage, par exemple en

25 réalisant un décodage souple grâce aux informations de fiabilité (DRI, SAI).

Dans la suite de la description, on désigne par « sens descendant » la transmission d'informations allant de la couche applicative vers la couche accès réseau et par « sens montant » la transmission d'informations de la couche accès réseau vers la couche applicative.

30 L'invention concerne un procédé pour échanger des données entre deux couches d'une pile réseau dans un système de transmission de

données comprenant un mécanisme de compression et de décompression d'en-tête. Il est caractérisé en ce qu'il comporte au moins les étapes suivantes :

- transmettre les paquets initiaux à une étape de compression/décompression d'en-tête des paquets, et simultanément
- transmettre des informations supplémentaires à une étape de mise en forme pour produire/extraire lesdites informations dans des paquets supplémentaires compatibles avec la pile réseau.

La transmission des informations circulant du niveau accès réseau vers le niveau applicatif, comporte par exemple au moins les étapes suivantes :

- différencier les informations provenant du canal de transmission ou du décodeur de canal en un flux de paquets initiaux et un flux d'informations supplémentaires préalablement quantifiées,
- transmettre les paquets initiaux codés et les informations supplémentaires à une étape de décompression d'en-tête,
- mettre en forme les informations supplémentaires quantifiées en fonction des caractéristiques de la pile protocolaire,
- transmettre les deux flux ainsi obtenus à une étape de codage de source ou à une étape de décodage de source.

La transmission d'informations circulant du niveau applicatif vers le niveau accès réseau, le procédé peut comporter au moins les étapes suivantes :

- différencier les paquets provenant de la pile protocolaire en un flux de paquets en un flux de paquets initiaux et un flux de paquets d'informations supplémentaires,
- compresser les en-têtes des paquets initiaux et les transmettre à une étape de codage de canal,
- mettre en forme les informations supplémentaires par extraction de l'information supplémentaire pour transmission à l'étape de codage canal,

- transmettre le flux généré par le codage de canal pour émission vers le canal de transmission.

La transmission d'informations circulant du niveau applicatif vers le niveau accès réseau, le procédé comporte par exemple au moins les 5 étapes suivantes :

- différencier les paquets provenant de la pile protocolaire en un flux de paquets en un flux de paquets initiaux et un flux de paquets d'informations supplémentaires,
- compresser les en-têtes des paquets initiaux et les transmettre à une 10 étape de codage de canal de la couche d'accès,
- mettre en forme les informations supplémentaires par extraction de l'information supplémentaire pour transmission à l'étape de décodage canal,
- transmettre le flux généré par le codage de canal pour l'émission sur le 15 canal de transmission.

La transmission d'informations circulant du niveau applicatif vers le niveau accès réseau, il peut comporter au moins les étapes suivantes :

- différencier les paquets provenant de la pile protocolaire en un flux de paquets en un flux de paquets initiaux et un flux de paquets d'informations supplémentaires, 20
- compresser les en-têtes des paquets initiaux et les transmettre à une étape de codage de canal,
- mettre en forme les paquets transportant les informations supplémentaires quantifiées par compression d'en-tête en fonction des 25 caractéristiques de la pile protocolaire pour transmission à l'étape de codage canal,
- transmettre les flux générés par le codage de canal pour émission sur le canal de transmission.

30 La présente invention présente notamment les avantages suivants :



- Elle est compatible avec les réseaux existants IP qui implémentent le processus de compression d'en-tête. Elle permet de transmettre des informations supplémentaires via le mécanisme de compression et de reconstruction d'en-tête en contrepartie d'une augmentation réduite de la complexité numérique.
- Elle peut être appliquée tout en utilisant les outils de qualité de service proposés par IETF pour la pile protocolaire OSI.
- Elle permet de bénéficier de la connaissance des éléments disponibles au niveau de couches données de la pile protocolaire, ces éléments n'étant habituellement pas transmis.
- Elle permet notamment :
 - de transmettre des informations supplémentaires telles que la fiabilité des bits décodés, l'information sur l'état du canal ou de la source (statistiques, etc) tout en restant compatible avec les recommandations OSI,
 - de localiser l'information nécessaire pour générer des en-têtes de paquets valables supplémentaires et éventuellement de modifier les en-têtes des paquets initiaux selon les besoins de l'utilisateur au niveau accès réseau,
 - d'extraire l'information supplémentaire à la couche d'accès réseau et de l'utiliser comme donnée utile pour les paquets supplémentaires valides transmis par un port dédié à un niveau d'application.

D'autres avantages et caractéristiques de la présente invention apparaîtront mieux à la lecture de la description qui suit donnée à titre illustratif et nullement limitatif annexée des figures qui représentent :

- La figure 1 un schéma générique de décodage source canal conjoint,
- La figure 2 un décodage conjoint source canal sur un réseau,
- La figure 3 un principe de syntaxe pour un paquet généré par une pile protocolaire,

- La figure 4 le principe du mécanisme ROHC,
- La figure 5 un exemple de classification des champs d'en-tête pour une pile RTP/UDP/IPv4,
- Les figures 6A et 6B un schéma des transmissions d'information du côté émetteur,
- Les figures 7A et 7B un schéma des transmissions d'information du côté récepteur,
- Les figures 8A et 8B, les échanges d'information de l'émetteur vers le récepteur,
- Les figures 9A et 9B, les échanges d'information du récepteur vers l'émetteur dans le cas de l'existence d'un canal de retour ou pour une transmission bi-directionnelle,
- La figure 10, le traitement des informations au niveau du module de compression/décompression,
- La figure 11 un exemple de génération de champs d'en-tête pour des paquets supplémentaires dans une pile RTP/UDP/IPv4,
- La figure 12 un exemple de classification de champs d'en-tête pour des paquets originaux dans une pile RTP/UDP/IPv4,
- Les figures 13 et 14 deux exemples d'extraction d'informations supplémentaires,
- La figure 15 un exemple d'application de l'invention dans un contexte de transmission sans fil avec compression d'en-tête.

En résumé, l'information supplémentaire transmise du niveau accès réseau au niveau application est placée dans des paquets valides générés par le module de compression d'en-tête en parallèle à la transmission des données d'origine. Cette intégration au sein du processus de reconstruction suppose que la syntaxe à utiliser pour construire des paquets supplémentaires est connue et que la syntaxe des paquets des données d'origine reconstruits peut être modifiée en fonction du souhait de

l'utilisateur. De manière similaire, l'information supplémentaire à transmettre du niveau applicatif au niveau accès réseau est transmise via des paquets supplémentaires qui sont interceptés par le module de compression/décompression d'en-tête et qui sont extraits pour être utilisés selon les besoins des utilisateurs.

Le module de compression/décompression 7 est un module adapté à mettre en œuvre un mode de compression d'en-tête et un mode de décompression, selon le sens de transmission des informations. Dans le sens montant, le module de compression/décompression fonctionne en mode décompression alors que dans le sens descendant, il fonctionne en mode de compression.

Les figures 6A et 6B décrivent un exemple d'échanges existants du côté émetteur E de la transmission ayant la capacité de transmettre des informations supplémentaires.

L'architecture de l'émetteur E est similaire à celle décrite à la figure 4, où le codeur de source 1 est en liaison avec une partie comprenant un module 7 de compression/décompression d'en-tête et un codeur 2/décodeur 3 de canal par l'intermédiaire d'une pile protocolaire 6 comprenant plusieurs couches réseau (1,...k). Dans le cas (classique) où il existe une voie de retour ou lorsque la transmission est bi-directionnelle, la couche accès du côté émetteur comporte également un décodeur 3 de canal lui permettant de recevoir et de décoder les informations de retour, aussi appelées observations du canal.

La figure 6A schématise les échanges dans le sens « montant » de la couche accès réseau vers la couche applicative. Le module de compression/décompression 7 fonctionne en mode décompression. Les observations en provenance du canal 5 sont transmises au décodeur de canal 3 qui génèrent un paquet de données d'origine estimées P_{est} et un flux d'informations supplémentaires quantifiées Supq selon des techniques dont un exemple est donné à titre illustratif et nullement limitatif. Ces deux flux

sont transmis au module de compression/décompression 7 d'en-tête qui applique un traitement standard aux paquets de données d'origine et qui transforme l'information supplémentaire en paquets supplémentaires compatibles avec les protocoles transmis aux couches.

- 5 Les informations supplémentaires contenues dans les paquets sont ensuite utilisées par exemple pour déterminer les paramètres du codeur de source en fonction de l'état du canal (CSI).

La figure 6B schématise les échanges existants dans le sens descendant entre le niveau applicatif et le niveau accès réseau.

- 10 Les paquets initiaux et les paquets contenant des informations supplémentaires quantifiées au niveau du codeur de source 1 sont transmis au module 7 de compression d'en-tête qui les différencie par exemple au moyen d'un champ d'en-tête particulier (par exemple le numéro de port UDP). Ce dernier comprime les en-têtes des paquets initiaux. Il récupère les
15 informations quantifiées. Les deux flux ainsi générés sont transmis au codeur de canal 2 qui les différencie.

- Selon la valeur fixée du champ d'en-tête en fonction des besoins de l'utilisateur, le module de compression d'en-tête récupère les informations supplémentaires quantifiées par extraction des paquets différenciés pour les
20 transmettre directement au codeur de canal, de façon synchrone ou non synchrone avec les paquets initiaux. En effet, dans le cas où l'information supplémentaire (par exemple SSI) n'est pas directement liée à des paquets initiaux donnés, ceux-ci peuvent être absents et seule de l'information supplémentaire transmise. Le codeur de canal déquantifie ces informations
25 et les utilise alors (par exemple la SSI qui peut permettre de faire de la protection inégale des données (Unequal Error Protection ou UEP)).

- Dans le cas où les informations supplémentaires sont détectées comme étant destinées au décodeur de canal 3 du récepteur, les paquets contenant l'information supplémentaire ont leurs en-têtes compressées par le
30 module de compression d'en-tête et transmis au codeur de canal 2 pour codage et émission sur le canal 5. Les trames émises sont alors reçues et



décodées au récepteur et remontent au niveau du module de compression/décompression 7 du récepteur qui reconnaîtra les paquets destinés au décodeur de canal et les lui transmettra.

Les figures 7A et 7B représentent les échanges d'information qui se déroulent du côté du récepteur. L'architecture de ce récepteur est semblable à celle du récepteur de la figure 4.

La figure 7A schématise les échanges dans le sens « montant » de la couche accès réseau vers la couche applicative. Les observations sont reçues par le décodeur de canal 3 qui génère les données estimées d'origine (données utiles estimées) et des informations supplémentaires quantifiées (par exemple SAI, DRI, ..) selon des méthodes dont un exemple est détaillé ci-après. Ces deux flux sont transmis au module de compression d'en-tête 7 qui génère des paquets contenant des données d'origine reconstruites et des paquets contenant des informations supplémentaires. Ces informations étant générées typiquement par quantification des informations souples en sortie du décodeur 3.

La figure 7B schématise les échanges d'information dans le sens descendant de la couche applicative vers la couche accès réseau. Les paquets contenant les données utiles et les paquets contenant les informations supplémentaires sont transmis au module de compression d'en-tête 7 qui génère des paquets de données utiles avec en-tête compressées et les transmet au codeur de canal 2 pour émission sur le canal 5 (dans le cas où un canal de retour existe ou lorsque la transmission est bi-directionnelle) ainsi que les informations supplémentaires quantifiées, qui peuvent être destinées soit au décodeur de canal 3 soit au codeur de canal 2 s'il existe.

Les différents mécanismes décrits aux figures 6A et 6B s'appliquent respectivement pour les figures 7A et 7B.

Les figures 8A et 8B représentent les échanges d'information qui se déroulent de l'émetteur vers le récepteur. L'architecture de ce récepteur est semblable à celle du récepteur de la figure 4.

La figure 8A schématise les échanges d'information dans le sens descendant de la couche applicative vers la couche accès réseau. Les paquets contenant les données utiles et les paquets contenant les informations supplémentaires sont transmis au module de compression d'en-tête 7. Celui-ci différencie les paquets supplémentaires et les trouvant destinés au récepteur leur applique le même traitement que les paquets de données initiales : en sortie du module de compression d'en-tête 7, on obtient donc un flux indifférencié à l'entrée du codeur de canal 2, qui va les coder et les transmettre sur le canal 5. L'interprétation des données supplémentaires est détaillée en Figure 10.

La figure 8B schématise les échanges d'information dans le sens montant de la couche accès réseau vers la couche applicative. On suppose ici la présence d'un canal de retour ou une transmission bi-directionnelle, donc la présence d'un décodeur de canal à l'émetteur. Les observations faites sur le canal sont fournies au décodeur de canal 3 qui les fournit au module de décompression. Ce décodeur est également en mesure de fournir de l'information supplémentaire quantifiée (ex. CSI) au module de décompression 7. Le module de décompression 7 traite alors les différents flux reçus. Il les différencie et reconstruit les paquets originaux mais également il génère le cas échéant des paquets supplémentaires, dont les en-têtes seront compressées par le module de compression avant réémission sur le canal vers le récepteur par le codeur de canal 2.

Les figures 9A et 9B représentent les échanges d'information qui se déroulent du récepteur vers l'émetteur dans le cas où un canal de retour existe ou pour une transmission bi-directionnelle. L'architecture de ce récepteur est semblable à celle du récepteur de la figure 4.

Les différents mécanismes décrits aux figures 8A et 8B s'appliquent respectivement aux figures 9A et 9B.

La figure 10 représente le traitement des informations supplémentaires au niveau du module de compression/décompression. Ce traitement est similaire pour l'émetteur ou pour le récepteur. La différence étant est le module applicatif visé : codeur de source 1 ou décodeur de source 2. Le flux de données indifférencié en provenance du canal 5 est réceptionné et décodé par le décodeur de canal 3 et transmis au module 7 de décompression d'en-tête. Celui-ci différencie les paquets, reconstruit les paquets originaux de données et selon les cas, transmet les informations supplémentaires (ex: paramètres de codage) au codeur de canal 2 ou au décodeur de canal 3 ou génère des paquets supplémentaires contenant l'information supplémentaire pour la remontée vers la couche application.

Différentes méthodes pour générer les en-têtes, pour modifier les paquets de données, pour utiliser l'information supplémentaire, pour quantifier les informations supplémentaires sont explicitées ci-après.

Génération des paquets supplémentaires au niveau applicatif et extraction des paquets supplémentaires au niveau accès réseau.

Le procédé selon l'invention permet de transmettre l'information supplémentaire du niveau applicatif au niveau accès réseau. En particulier (figure 2) les informations SSI ou SAI peuvent être exploitées au niveau accès réseau. Pour des systèmes utilisant la compression d'en-tête, ceci est réalisée en générant au niveau applicatif des paquets supplémentaires contenant l'information supplémentaire. Ces paquets peuvent ensuite être transmis via un numéro de port dédié. Ces paquets seront transmis sans capacité ARQ (automatic repeat request), comme ils ne seront pas vraiment transmis mais intercepté au niveau accès réseau. Au niveau accès réseau, le module de compression d'en-tête qui traditionnellement effectue la compression d'en-tête et en conséquence a une connaissance de la structure des paquets, est modifié pour tester la présence du port dédié :

- si la présence du port dédié est trouvée, le module reconnaît le paquet supplémentaire comme tel et l'élimine du flux de données. La partie utile des données est ensuite extraite pour être utilisée par le décodeur de canal (démodulateur, ..)
- 5 • si le port n'est pas un port dédié, le mécanisme classique est appliqué.

Génération d'en-tête de paquets valides pour transmettre l'information au niveau applicatif

Le mécanisme de compression d'en-tête repose sur le fait que les

10 champs d'en-tête variables IP, UDP, RTP dans la pile protocolaire ont une syntaxe fixée qui peut être facilement reconstruite à partir d'une information partielle (typiquement les classes STATIC, STATIC-DEF et CHANGING).

Sur un principe similaire, le mécanisme de reconstruction par le module de compression d'en-tête (fonctionnant en mode décompression) peut

15 aussi, en parallèle au flux de données initiales, reconstruire des paquets supplémentaires à partir des mêmes champs d'en-tête. Le principe, illustré ci-après dans le cas d'IPv4, reste naturellement valable dans le cas d'IPv6. La figure 11 montre un exemple d'application de ce principe avec 3 classes de champs d'en-tête :

- 20 RECOPIED (recopié) : correspond aux champs qui sont directement copiés des paquets de données valides. En pratique, ces champs appartiennent principalement aux classes STATIC, STATIC-DEF et STATIC-KNOWN mais peuvent aussi être de la classe CHANGING, copiés tels que (par exemple l'étiquette temporelle ou timestamp),
- 25 INFERRED (dédit) : comme dans le procédé ROHC process, ces champs sont dérivés directement des autres champs d'en-tête,
- SPECIFICALLY DERIVED (calculé spécifiquement) : ces champs sont ceux qui sont modifiés spécialement pour permettre la transmission de l'information supplémentaire. En particulier :
- 30 • le port de destination qui permettra à l'utilisateur de séparer le flux de données initiales du flux de données supplémentaires et d'éviter ainsi de

perturber le fonctionnement habituel des divers protocoles (RTCP par exemple). Il est proposé de transporter les données initiales et l'information supplémentaire sur deux numéros de port distincts (UDP, TCP) ;

- 5 • le checksum (le total de contrôle UDP) qui dépend de la partie utile des données. Il doit être recalculé en fonction des nouvelles parties utiles que les paquets supplémentaires transportent,
- le numéro de séquence qui sera utilisé pour identifier la correspondance entre le paquet d'origine et le paquet supplémentaire,
- 10 • la partie de donnée utile qui sera remplacée par l'information supplémentaire à transmettre.

RECOPIED = {Ver, Hd.L, TdeS, Identification, R, M, L, offset, TTL, Protocol, Source-Address, Destination address (IPv4), Source Port (UDP), Ver, P, E, CCnt, M, P.Type, Timestamp, Identification Source Synchronisation (SSRC)

15 Identification Source Contribution 1st, CSRC, Identification Source Contribution last)

INFERRED = { Paquet Length, Checksum (IPv4), Datagram Length (UDP)}

SPECIFICALLY DERIVED= {Destination Port, checksum, Sequence number (UDP)}

20

Modification des paquets d'origine en fonction des besoins de l'utilisateur

Il est possible pour l'utilisateur de modifier les en-têtes des paquets initiaux. Le procédé de reconstruction des en-têtes peut être adapté

25 à des besoins spécifiques de transmission avec de l'information supplémentaire. Par exemple, le checksum sur la partie utile des données (UDP checksum) peut être neutralisé par exemple en étant mis à zéro. Dans ce cas, une erreur dans la partie utile des données ne conduira pas à une élimination de ce paquet dont la partie utile peut être corrigée grâce au

30 décodage souple de source.

La figure 12 donne un exemple de modification de la classification des en-têtes des paquets pour les paquets originaux dans la pile RTP/UDP/IPv4. Les caractères gras, italique, soulignés, majuscule ou minuscule sont respectés entre la figure et la description.

- 5 ***INFERRED*** = { *Paquet Length*, *Checksum (IPv4)*, *Datagram Length (UDP)* }
- STATIC*** = { *Ver*, *M*, *L*, *Protocol (IPv4)*, *P*, *E (UDP)* }
- STATIC-DEF*** = { *Source Address*, *Destination address*, *Source Port*,
 Destination Port, *Identification Source Synchronisation (SSRC)* }
- STATIC-KNOWN*** = { *Hd.L.*, *R*, *L*, *Offset*, *Ver* }
- 10 ***CHANGING*** = { *TdeS*, *Identification*, *TTL*, *CCnt*, *M*, *P.type*, *Sequence Number*,
 Timestamp, *Identification Source Contribution 1st*, *CSRC*, *Identification*
 Source Contribution (last), } }
- SPECIFICALLY DERIVED*** = { *checksum (UDP)* }

- 15 De telles modifications ne perturberont pas la transmission de l'information : le paquet d'origine est transmis normalement à travers la pile protocolaire. Si aucun protocole d'en-tête ne comporte d'erreurs, le paquet traverse l'ensemble de la pile protocolaire et est reçu au niveau applicatif. Les paquets RTCP sont ainsi transmis normalement et la qualité de service
- 20 (QoS) de la transmission est garantie.

Extraction de l'information présente au niveau accès réseau et intégration de cette information dans les paquets supplémentaires valides pour une utilisation au niveau applicatif

- 25 Plusieurs cas peuvent être envisagés pour transmettre l'information supplémentaire, CSI, DRI. Cette information est formatée pour être insérée dans les paquets supplémentaires. Ces paquets transportant des unités binaires (bits), l'information doit être en conséquence être transformée en bits.



Dans le cas de l'information de fiabilité du décodeur ou de toute information directement proportionnelle aux données utiles, on utilise une étape de quantification [2] appliqué à un nombre donné k de bits, comme il est illustré à la figure 13 . L'information $b=(b_1, b_2, ..b_n)$ réelle est quantifiée pour obtenir $c=(c_{11}, ...c_{nk})$ avec $b_i \equiv (c_{i1}, c_{i2}, ..., c_{ik})$. Les coefficients c_i sont des éléments binaires.

Dans le cas d'une information relative à l'état de canal, ou pour toute information de taille non proportionnelle aux données utiles (et en pratique assez courte), ceci implique un procédé de quantification ou de modélisation sur un nombre k de bits donnés, comme il est illustré à la figure 14. L'information supplémentaire est quantifiée selon un modèle préalablement défini par l'utilisateur. La séquence $d = (c_1, c_2, ..., c_k)$ où $c_i \in \{0, 1\}$ est un élément binaire, représente donc l'état du canal ou toute information semblable.

De même, en sortie du codeur/décodeur de source ou codeur/décodeur de canal, un quantificateur est disposé pour générer l'information quantifiée de DRI ou de SSI.

Cette extraction d'information réalisée, les valeurs quantifiées sont transmises en parallèle au flux standard au module de compression d'en-tête qui les exploitera.

Expressions possibles pour les champs Intitulés 'SPECIFICALLY DERIVED'

Les champs présentés ci-dessus comme étant spécialement dérivés sont destinés à permettre le procédé de transmission d'information supplémentaire. Quelques exemples sont donnés à titre illustratif et nullement limitatif :

- le port de destination peut être choisi soit de manière dynamique, par exemple comme le premier port directement disponible au-dessus du port habituellement utilisé ou encore être enregistré comme un port dédié pour une telle transmission, (l'enregistrement des ports dédiés définie par

l'organisation IANA que l'on peut trouver à l'adresse internet <http://www.iana.org>),

- le numéro de séquence. Ce numéro peut être ensuite utilisé pour identifier les paquets initiaux des paquets supplémentaires,
- 5 ◦ la partie des données utiles peuvent être dérivées comme il a été détaillé précédemment en quantifiant l'information supplémentaire. Pour l'information de fiabilité, le nombre k peut être pris égal à 4 ou 5. Le premier bit de quantification est par exemple pris égal à la valeur hard (estimation de la donnée d'origine) pour une meilleure efficacité. Pour une
- 10 information supplémentaire, telle que SSI ou CSI, le format devrait être déterminé de manière spécifique entre les deux codeurs. Par exemple, l'information CSI pourrait être codée sur 4 niveaux, très mauvais, mauvais, bon, très bon, ceci correspondant à 2 bits d'information.

15 Applications possibles

Le procédé selon l'invention s'applique par exemple pour des réseaux à très faible débit et à bande limitée. Par exemple il est utilisé pour des transmissions sans fil construites sur un réseau à pile protocolaire avec compression d'en-tête tel que un réseau IP/UDP/RTP implémentant le

20 mécanisme ROHC.

Il s'applique aussi dans des réseaux avec un temps de retransmission aller retour (Return Time Trip ou RTT) où l'utilisation de l'information CSI peut aider le comportement du décodeur de source pour choisir entre la retransmission demandée ou l'application des techniques

25 d'annulation ou encore d'autres traitements des données reçues, ceci en fonction de la probabilité de chance de recevoir correctement l'information à la seconde demande.

Ce procédé peut aussi présenter des avantages lorsque l'information sur le flux d'information en provenance de la source tel que

30 l'information SSI peut être fournie par le codeur de source au décodeur du

canal. Ceci est par exemple le cas lorsque la protection d'erreur inégale (UEP) est réalisée au niveau accès réseau.

La figure 15 représente un exemple de mise en œuvre de l'invention dans un contexte combiné transmission par fil/transmission sans fil où l'information supplémentaire peut être utilisée par exemple entre chaque utilisateur et son point d'entrée, chacun étant séparé de l'autre par un canal de transmission de fiabilité faible.

Références

- 10 [1] A. Tanenbaum. *Computer networks*. Prentice-Hall, New-York, 3rd edition, 1996.
- [2] J.G. Proakis. *Digital Communications*. McGraw-Hill Book Company, New York, 3rd édition, 1995.
- [3] LINUX Device Drivers. Alessandro Rubini, *O'Reilly & Associates*,
15 February 1998
- [4] S. McCanne and V. Jacobson, "The BSD Packet Filter: A new Architecture for User level Packet Capture," *Proc. USENIX'93*, San Diego, USA, Jan. 1993.
- [5] S. Mérieault and C. Lamy, "Concepts for Exchanging Extra Information
20 Between Protocol Layers Transparently for the Standard Protocol Stack,"
10th International Conference on Telecommunications (ICT'2003), February 23 - March 1, 2003, Tahiti, French Polynesia.
- [6] C. Bormann et al., "RObust Header Compression (ROHC): framework
and four profiles: RTP, UDP, EPS, and uncompressed", Juillet 2001, RFC
25 3095
- [7] "Requirements for robust IP/UDP/RTP header compression", RFC 3096
- [8] W.R. Stevens. *TCP/IP Illustrated volume 1: the protocols*. Addison Wesley Professional Computing Series, Jan. 1999.

REVENDEICATIONS

1 – Procédé pour échanger des données entre deux couches d'une pile
 5 réseau dans un système de transmission de données comprenant un
 mécanisme de compression et/ou de décompression d'en-tête, caractérisé
 en ce qu'il comporte au moins les étapes suivantes :

- transmettre les paquets initiaux à une étape de
 compression/décompression d'en-tête des paquets, et simultanément
- 10 • transmettre des informations supplémentaires à une étape de mise en
 forme pour produire lesdites informations dans des paquets
 supplémentaires compatibles avec la pile réseau.

2 – Procédé selon la revendication 1 caractérisé en ce que la transmission
 15 des informations circulant du niveau accès réseau vers le niveau applicatif,
 comporte au moins les étapes suivantes :

- différencier les informations provenant du canal de transmission ou du
 décodeur de canal en un flux de paquets initiaux et un flux d'informations
 supplémentaires préalablement quantifiées,
- 20 • transmettre les paquets initiaux codés et les informations
 supplémentaires à une étape de décompression d'en-tête,
- mettre en forme les informations supplémentaires quantifiées en fonction
 des caractéristiques de la pile protocolaire,
- transmettre les deux flux ainsi obtenus à une étape de codage source.

25

3 – Procédé selon la revendication 1 caractérisé en ce que la transmission
 des informations circulant du niveau accès réseau vers le niveau applicatif,
 comporte au moins les étapes suivantes :

- différencier les informations provenant du canal de transmission ou du
 30 décodeur de canal en un flux de paquets initiaux et un flux d'informations
 supplémentaires préalablement quantifiées,

- transmettre les paquets initiaux codés et les informations supplémentaires à une étape de décompression d'en-tête,
- mettre en forme les informations supplémentaires quantifiées en fonction des caractéristiques de la pile protocolaire,
- 5 • transmettre les deux flux ainsi obtenus à une étape de décodage source.

4 – Procédé selon la revendication 1 caractérisé en ce que la transmission d'informations circulant du niveau applicatif vers le niveau accès réseau, il comporte au moins les étapes suivantes :

- 10 • différencier les paquets provenant de la pile protocolaire en un flux de paquets initiaux et un flux de paquets d'informations supplémentaires,
- compresser les en-têtes des paquets initiaux et les transmettre à une étape de codage de canal,
- mettre en forme les informations supplémentaires par extraction de l'information supplémentaire pour transmission à l'étape de codage canal,
- 15 • transmettre le flux généré par le codage de canal pour émission vers le canal de transmission.

5 - Procédé selon la revendication 1 caractérisé en ce que la transmission d'informations circulant du niveau applicatif vers le niveau accès réseau, il comporte au moins les étapes suivantes :

- différencier les paquets provenant de la pile protocolaire en un flux de paquets initiaux et un flux de paquets d'informations supplémentaires,
- compresser les en-têtes des paquets initiaux et les transmettre à une
- 25 étape de codage de canal de la couche d'accès,
- mettre en forme les informations supplémentaires par extraction de l'information supplémentaire pour transmission à l'étape de décodage canal,
- transmettre le flux généré par le codage de canal pour l'émission sur le
- 30 canal de transmission.

6 – Procédé selon la revendication 1 caractérisé en ce que la transmission d'informations circulant du niveau applicatif vers le niveau accès réseau, il comporte au moins les étapes suivantes :

- 5 • différencier les paquets provenant de la pile protocolaire en un flux de paquets initiaux et un flux de paquets d'informations supplémentaires,
- compresser les en-têtes des paquets initiaux et les transmettre à une étape de codage de canal,
- 10 • mettre en forme les paquets transportant les informations supplémentaires quantifiées par compression d'en-tête en fonction des caractéristiques de la pile protocolaire pour transmission à l'étape de codage canal,
- transmettre les flux générés par le codage de canal pour émission sur le canal de transmission.

15

7 – Procédé selon l'une des revendications 1 à 3 caractérisé en ce que l'étape de décompression consiste à différencier les paquets provenant du canal de transmission, reconstruire les paquets originaux de données, transmettre les informations supplémentaires générées au codeur de canal
20 ou au décodeur de canal.

8 – Procédé selon l'une des revendications 1 à 3 ou 7 caractérisé en ce que l'étape de décompression consiste à différencier les paquets provenant du canal de transmission, reconstruire les paquets originaux de données,
25 générer des paquets supplémentaires contenant l'information supplémentaire et les transmettre vers le niveau applicatif.

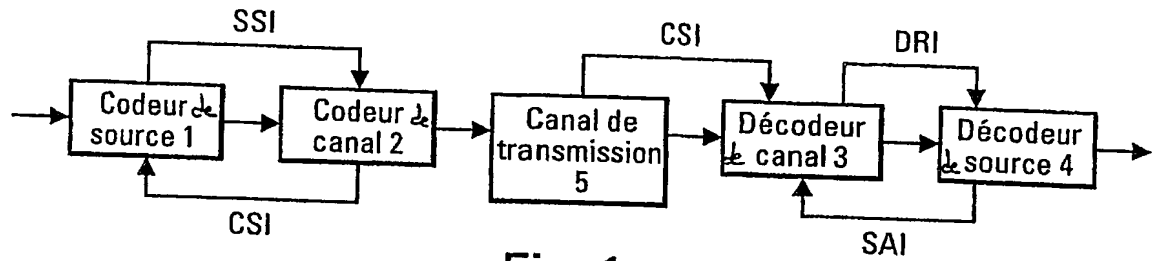


Fig. 1

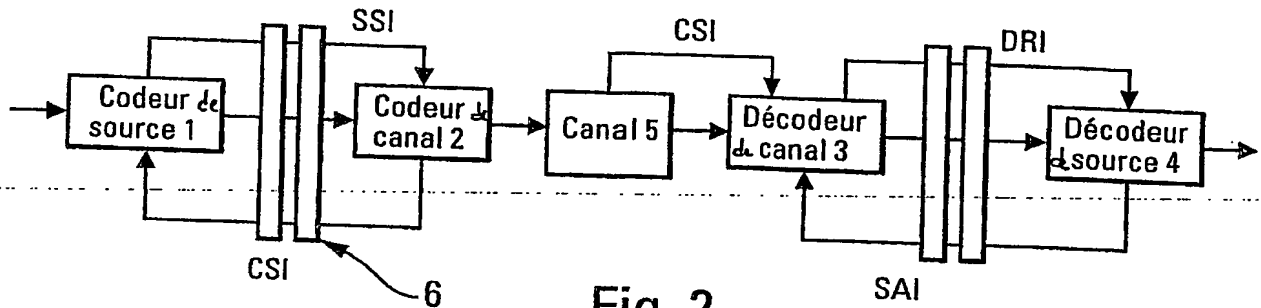


Fig. 2



Fig. 3

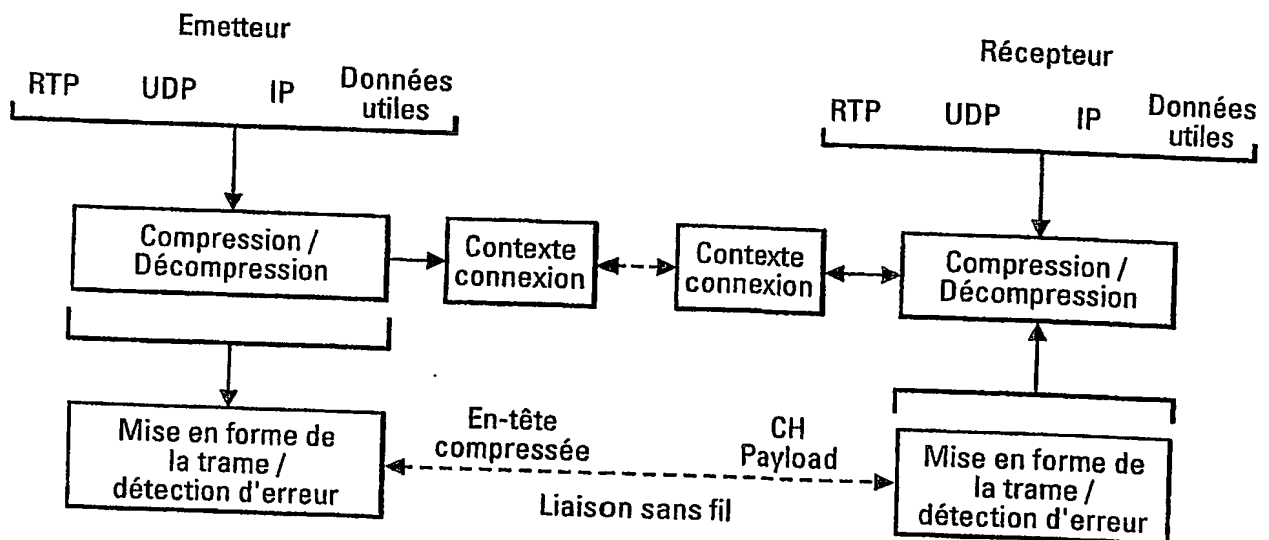


Fig. 4

- **INFERRED**
- **STATIC**
- **STATIC-DEF**
- **STATIC-KNOWN**
- CHANGING

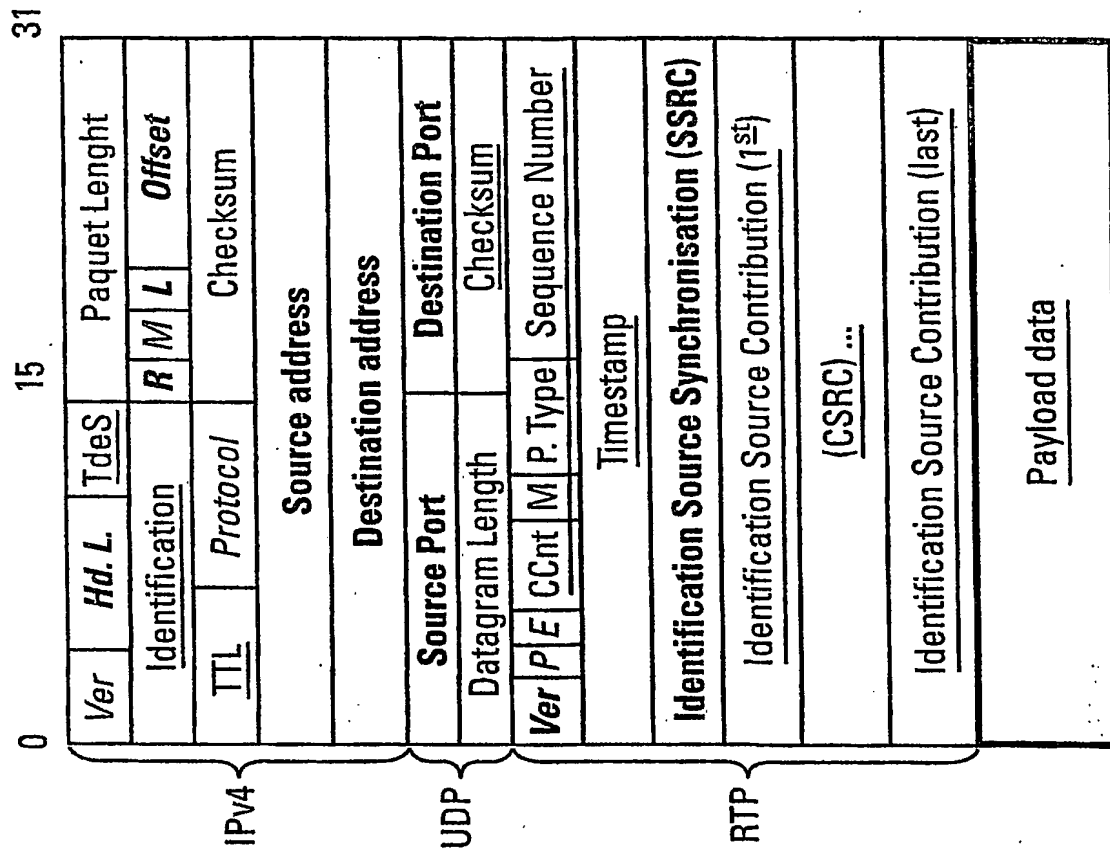


Fig. 5

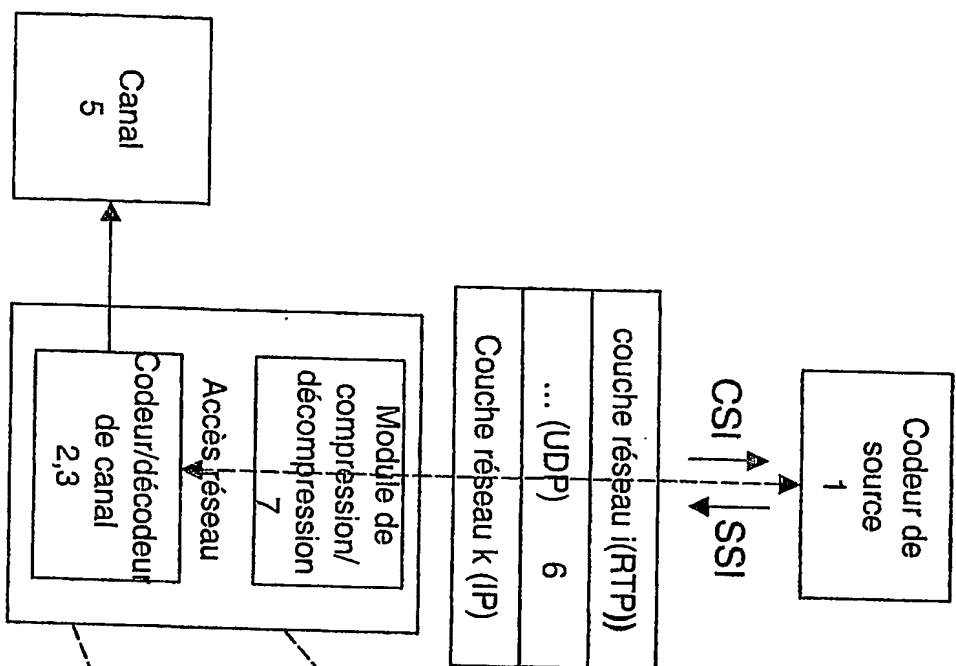


FIG 6A

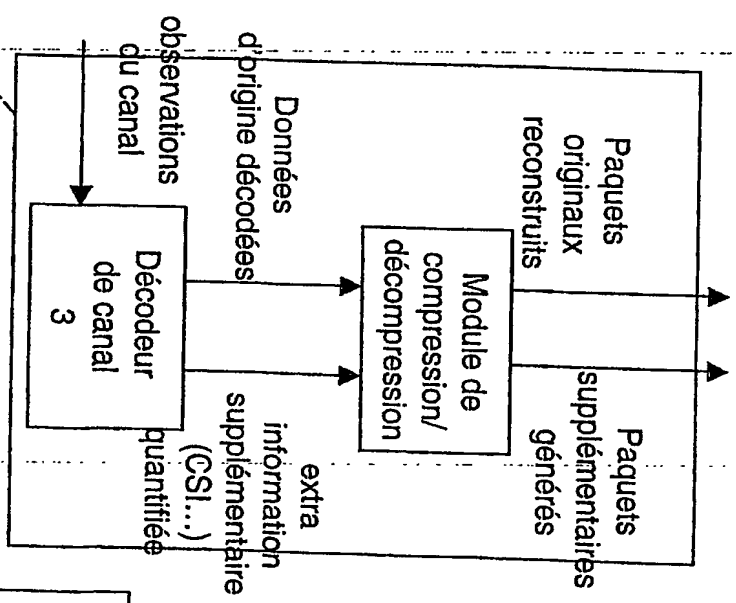
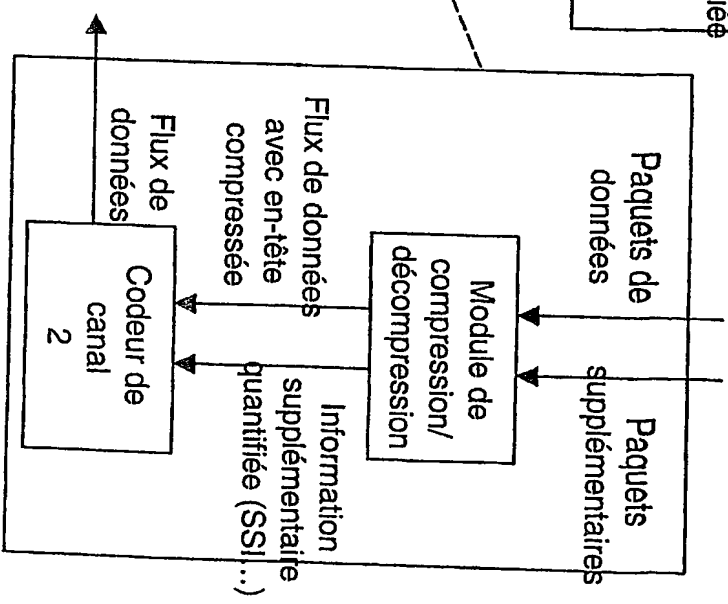


FIG 6B



Codeur de source 1

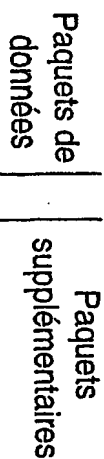
Couche réseau i (RTP)

... (UDP)

Couche réseau k (IP)

DRI ↑

↓ SAI



Flux de données avec en-têtes compressés

Module 7

Informations supplémentaires quantifiées

Codeur de canal 2

Flux de données

données

Informations supplémentaires (ex. SAI..) quantifiées

Décodeur de canal 3

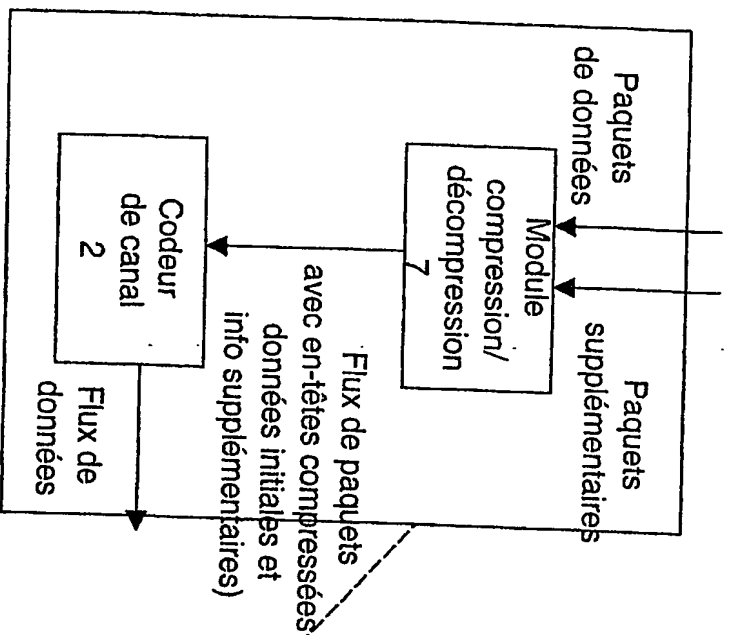


FIG 8A

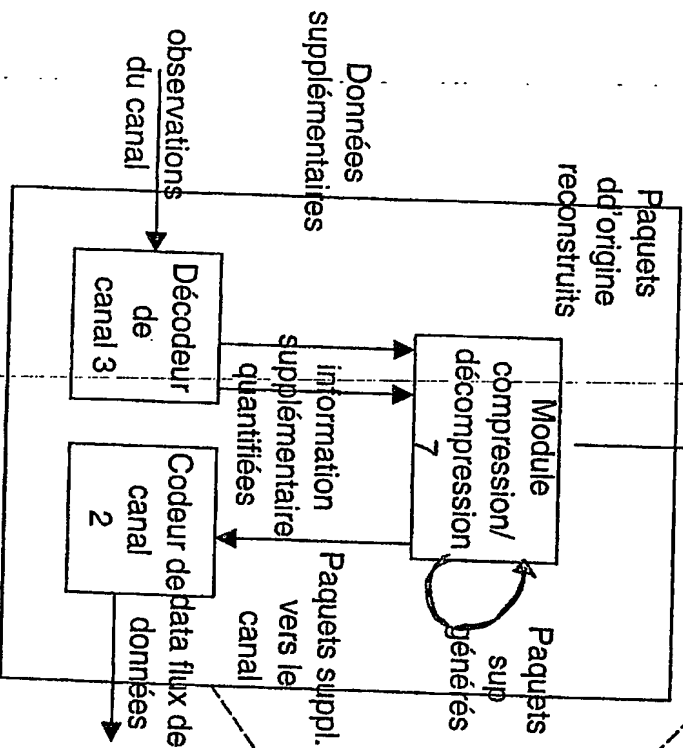
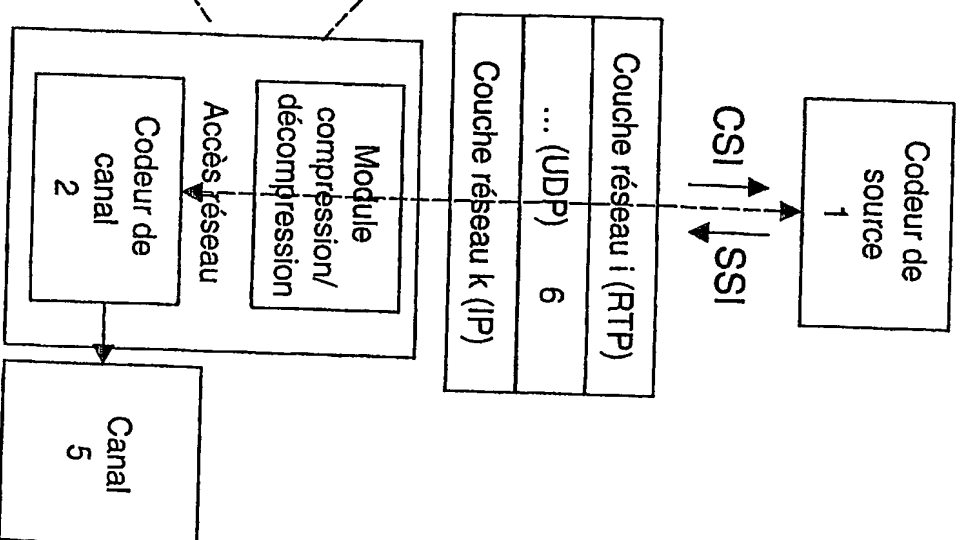


FIG 8B



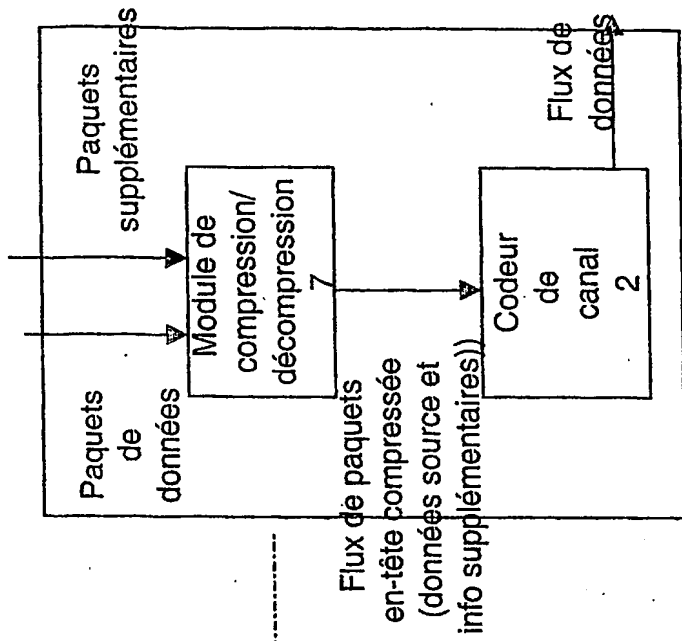
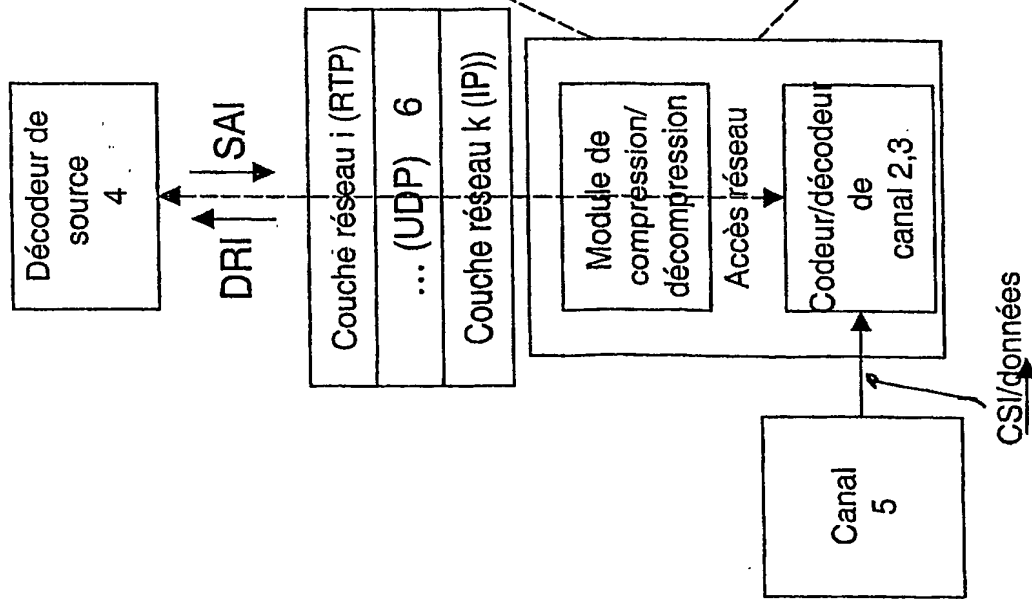
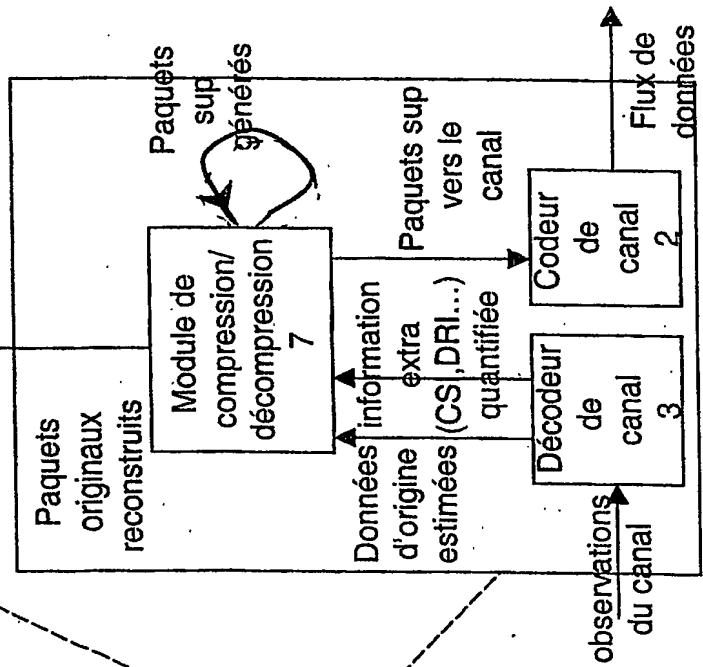


FIG 9A

FIG 9B



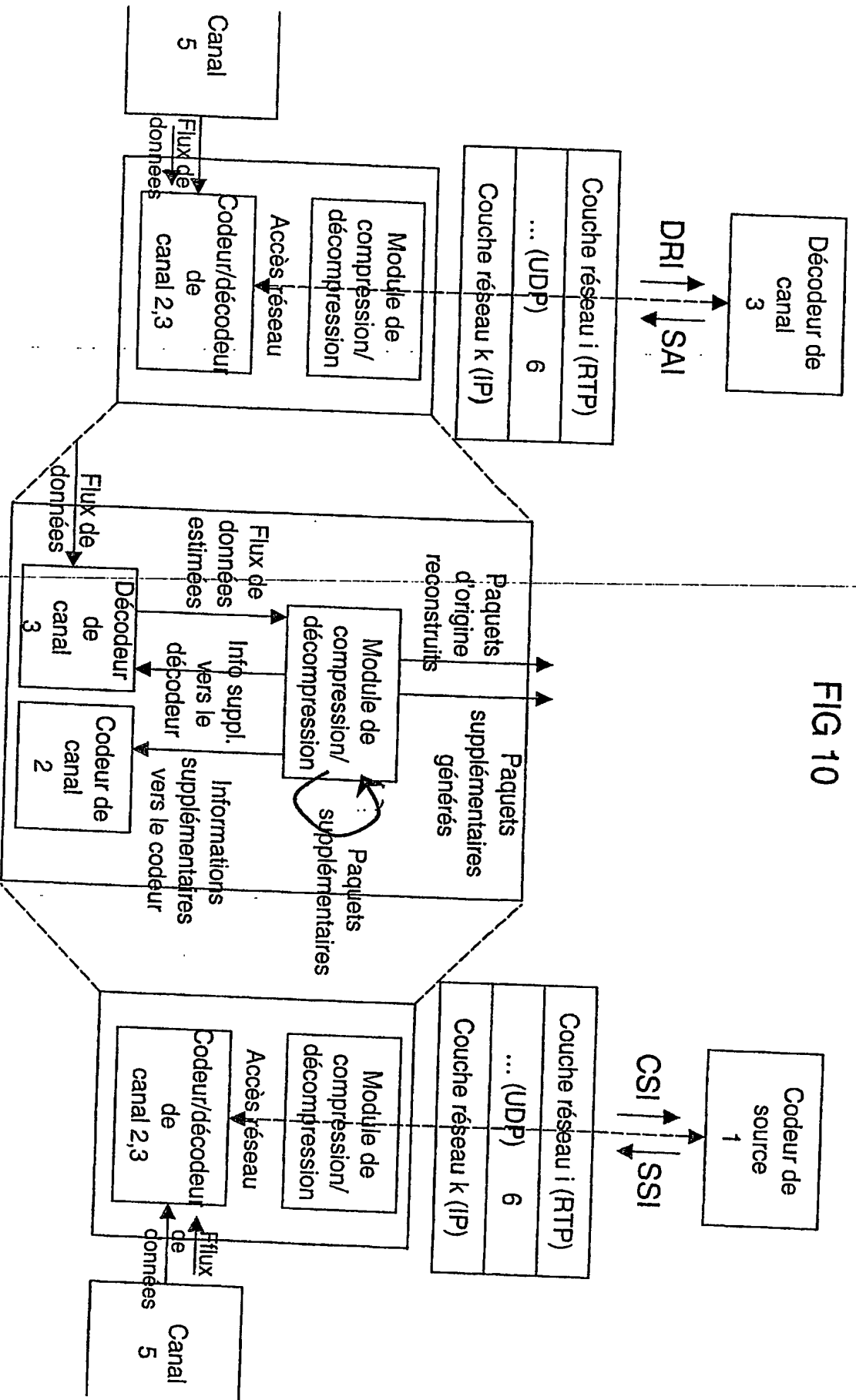


FIG 10

- RECOPIED
- INFERRED
- SPECIFICALLY DERIVED

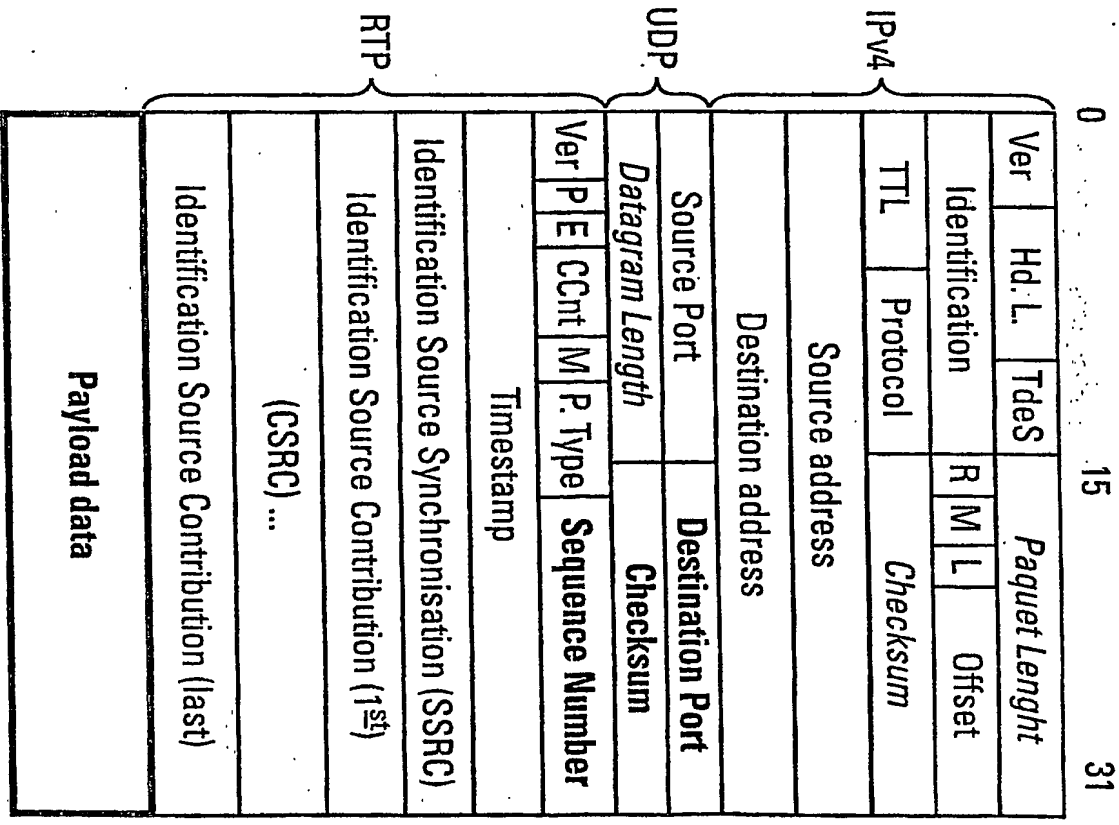


Fig. 11

- INFERRED
- STATIC
- STATIC-DEF
- STATIC-KNOWN
- CHANGING
- SPECIFICALLY DERIVED

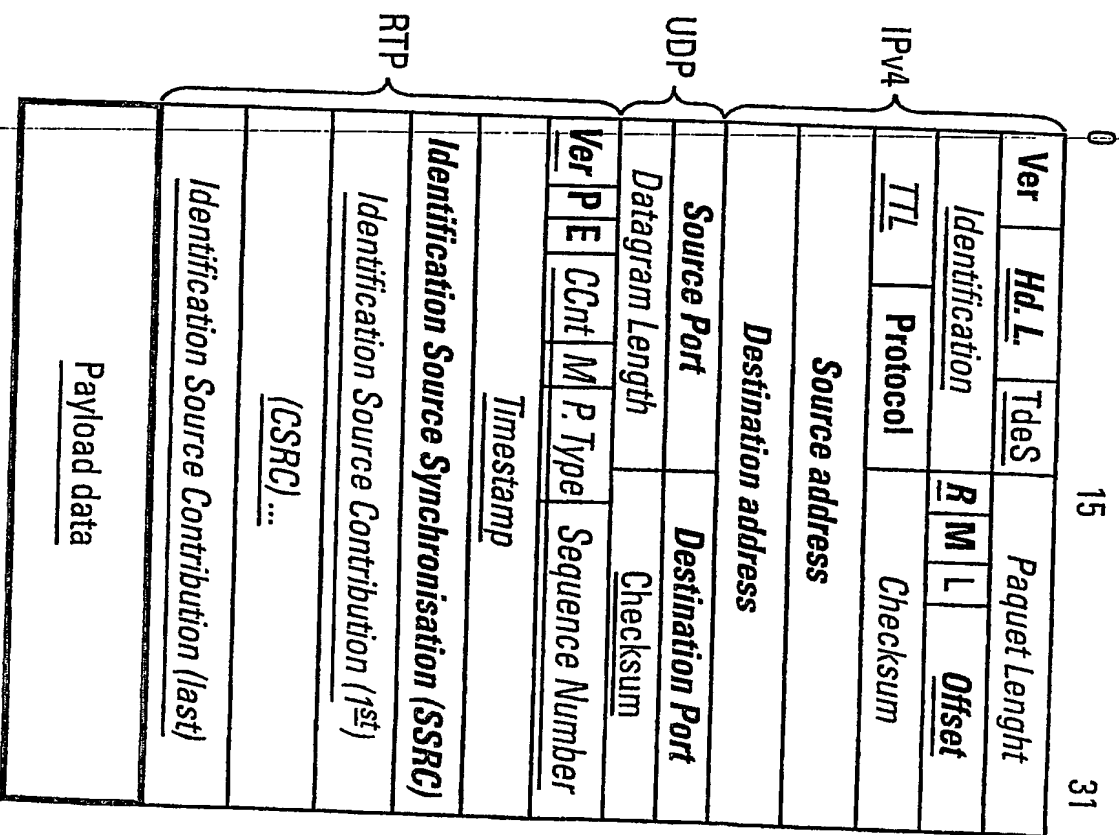


Fig. 12

10/10

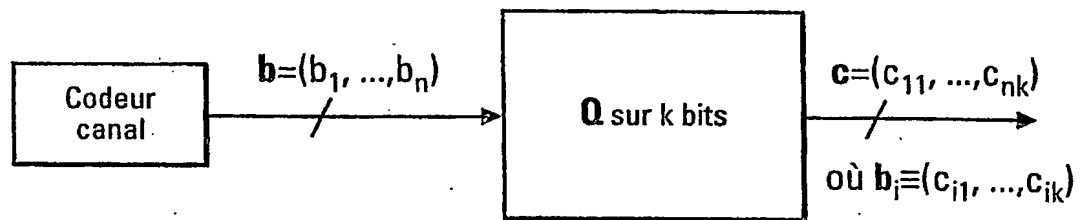


Fig. 13

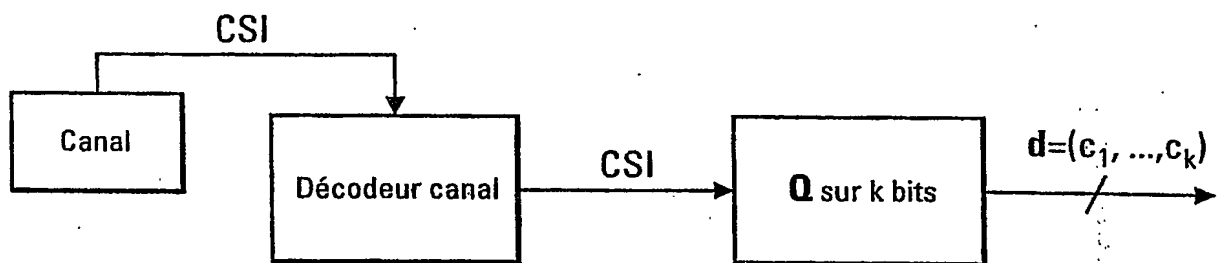


Fig. 14

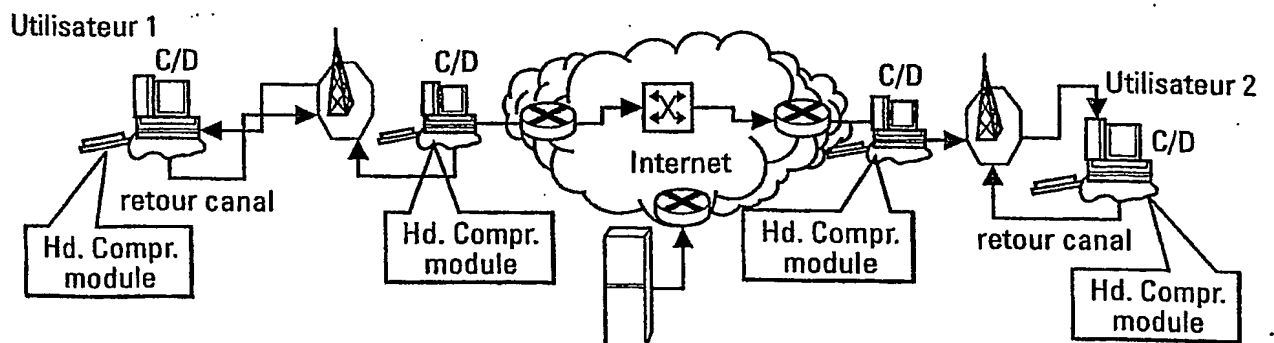


Fig. 15



BREVET D'INVENTION
CERTIFICAT D'UTILITÉ
 Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

cerfa
 N° 11 235*02

DÉPARTEMENT DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg
 75800 Paris Cedex 08

Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page N° 1.. / 1..
 (Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

08 113 W / 260899

Vos références pour ce dossier (facultatif)		63121	
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		0309553	
TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) PROCÉDE DE TRANSMISSION D'INFORMATIONS SUPPLEMENTAIRES PAR COMPRESSION D'EN-TETE			
LE(S) DEMANDEUR(S) : THALES			
DESIGNE(NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) : (Indiquez en haut à droite «Page N° 1/1» S'il y a plus de trois inventeurs, utilisez un formulaire identique et numérotez chaque page en indiquant le nombre total de pages).			
Nom		LAMY	
Prénoms		Catherine	
Adresse	Rue	THALES INTELLECTUAL PROPERTY 31-33, avenue Aristide Briand	
	Code postal et ville	94117	ARCUEIL Cedex
Société d'appartenance (facultatif)			
Nom		VILA	
Prénoms		Pierre	
Adresse	Rue	THALES INTELLECTUAL PROPERTY 31-33, avenue Aristide Briand	
	Code postal et ville	94117	ARCUEIL Cedex
Société d'appartenance (facultatif)			
Nom			
Prénoms			
Adresse	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
DATE ET SIGNATURE(S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)			
Isabelle DUDOUIT 01 AOÛT 2003			

PCT/EP2004/051311 *ACE*



**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning
Operations and is not part of the Official Record**

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ **BLACK BORDERS**

☐ **IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES**

☒ **FADED TEXT OR DRAWING**

☒ **BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING**

☐ **SKEWED/SLANTED IMAGES**

☐ **COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS**

☐ **GRAY SCALE DOCUMENTS**

☒ **LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT**

☐ **REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY**

☐ **OTHER:** _____

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.